## METHOD FOR REPALYING BCA DATA

Publication number: KR20010051834 (A)

Publication date:

2001-06-25

Inventor(s):

XIE JIANLEI

Applicant(s):

THOMSON LICENSING SA

Classification:

- international:

G11B7/005; G11B20/10; G11B20/18; G11B7/0037;

G11B7/00; G11B20/10; G11B20/18; (IPC1-7): G11B20/10

- European:

G11B7/007R; G11B7/005W; G11B20/10; G11B20/18

Application number: KR20000069171 20001121 Priority number(s): US19990444857 19991122 Also published as:

区 EP1102263 (A1) 区 US6708299 (B1)

TW535144 (B)

SG96578 (A1)

🔼 JP2001297443 (A)

HK1035801 (A1)

CN1299132 (A)

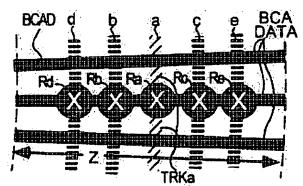
CN1236425 (C)

<< less

## Abstract of KR 20010051834 (A)

PURPOSE: A method for replaying BCA(Burst Cutting Area) data is provided to easily correct an error by effectively acquiring the BCA data. CONSTITUTION: A first method for acquiring data from a recording on a disk medium, comprises the steps of, successively reading bits defining a data set from different parts of the disk, continuously error correcting the bits to validate at least a part of the data set read from the disk, and, terminating reading upon successful validation of the data set by the error correcting step. A second method for acquiring data from a recording on a disk medium, comprises the steps of reading a data set beginning from a first position on the data recording, reading the data set from a second position radially spaced in a first direction from the first position absent acquisition of an error free data set from the first position; and, reading the data set from a third position radially spaced in an opposite direction beyond the first position absent acquisition of an error free data set from the second position.

FIG. 1C



Data supplied from the esp@cenet database — Worldwide

# 공개특허 제2001 - 51834호(2001.06.25.) 1부.

号2001-0051834

## (19) 대한민국특허청(KR) (12) 공개특허공보(A)

(51) Int. CI.<sup>7</sup>

(11) 공개번호 (40) 공개인회

學2001-0051834

(49) 공개일자 2001년06월25일

(21) 출원번호	10-2000-0069171
(22) 출원일자	2000년 11월 21일
(30) 유선권주장	9/444;857 1999년11월22일: 미국(US)
(71) 출원인	통슨 라이센싱 에스 에이
	프랑스 92648 블로뉴 세대 때 알풍스 르 같도 46
(72) 발명자	지에지한테이
	미국인테이바추46033귀엽스본이베이처를11852
(74) 대리인	김태홍, 김송호, 김진희
실시경구: 없음	

## (54) B.C.A. 데이터 지상 방법

### R4

디스크 매체상의 기록으로부터 데이터를 획득하기 위한 제 방법은 디스크의 상이한 부분으로부터 데이터 세트를 정의하는 비트를 연속으로 판독하는 단계와, 디스크로부터 판독된 역대도 일부 데이터 세트을 유효하게 하도록 그 비트들은 계속적으로 전쟁하는 단계 및 메러·정정 단계에 의한 데이터 세트의 성공적인 유효화가 행해졌을 때 삼기 판독을 종결하는 단계를 포함한다. 디스크 매체 상의 기록 데이터를 획득하기 위한 제2 방법은 데이터 기록상의 제1 지점에서 시작하는 데이터 세트를 포독하는 단계 및 제 지점으로부터 메러 없는 데이터 세트를 획득할 수 없는 제1 지점의 제1 방향을 따라 방사상으로 위치하는 제2 지점에서 데이터 세트를 획득할 수 없는 제1 지점으로부터 메러 없는 데이터 세트를 획득할 수 없는 제1 지점으로부터 메러 없는 데이터 세트를 획득할 수 없는 제1 지점을 지나 역방향을 따라 방사상으로 위치하는 제3 지점을 판독하는 단계 및 제2 지점이로 판독하는 단계를 포함한다.

## 445

### **도**ね

### BAN

### 도면의 경단함 설명

- 도 1a는 지점 표시 및 기록된 신호 분포를 갖는 예시적 디지털 비디오 디스크 또는 DVD를 도시한 도면.
- 도 16는 도 16에 도시된 흰색의 섹터 입부를 상세하게 나타낸 도면.
- 도 1c는 또 1b에 도시된 BCA 데이터 레코드를 확대한 도면.
- 도 1d는 반시된 신호와 처리된 BCA 데이터 신호를 나타내는 도면.
- 도 2는 본 범명의 배치를 포함하는 예시적 디지털 디스크 플레이어에 대한 블록도.
- (도 3은 BCA 데이터 레코드로부터 데이터를 획득하는 본 방명의 검색(智차를 나타내는 호를도, 《도면의 주요 부분에 대한 부호의 설명》
- 40 : 채널 프로세시
- 50 : 아이크로컨트롤러
- 50A : 비트 스트림 내대
- ,608 : 田口文 田匡 田田
- 600, 600를 프레임 버버
- 60F, 600, 60H : 7|E| HIH
- 80 : 시스템 버피
- 90 : 사용자 인터페이스
- 510 : CPU

### 监理의 公利金 益留

#### 进身의 母哥

### 世界的 今年上 기술분야 및 그 분야의 语语기술

본 발명은 디스크 매체로부터 디지털로 부호화된 신호의 재생성에 완한 것으로, 특히 처리 후에 추가된 데 이터를 복구하는 것에 관한 것이다.

다리를 목구하는 것이 같인 것이다.

디지털 압축된 오디오의 비디오 신호 또는 데이터로 기록된 활 판독 디스크의 도입으로 사용자품은 오리지 가로와 사실상 구별할 수 있는 때우 축소된 데이터 레코드 또는 사운드 및 화상 품질에 액시스하게 되었다. 그러나, 이러한 목장 으로 많이암이 가의 동말한 독자들에 대한 가능성은 디스크 내에 포함된 지료보급에 대해 보호 또는 제어를 필요하게 한다. 판독 전용 디스크/파트4, 플리잭 사양 버전 1 및 부록 K용 DVN(digital versatile disk) 사양이라는 제목의 0개 사양에는 버스트 첫팅 구역 코드를 사용하여 대량 생성 후에 디스크의 개념 식별을 수확하게 하는 방법이 상세하게 설망되어 있다. 디스크는 목정 데이터 플램 국 구역에 인접한 특정 주변 밴드를 사용하여 강는 반사을 변화로써 수별될 수 있다. 이 방사상 스트립은 결정서 기록(over write)되는 곳에 배치되다 부분적으로 리도인(lead-in) 데이터용 목정 디스크 구역을 석제시킨다. 80 네이터는 검정서 기록되기 전에 부호화 위상으로 반조된 10 내지 180 바이트의 데이터를 표시할 수 있다. 80 대이터는 데이터 필드와 에러 검험과 코드 정정과 프리 및 포스트 행물 필드로 구성된다.

드 영영화 보더 및 포스트 컴퓨 플트로 구성된다.

디스크 재생이 시작되어, 리드인 데이터 구역이 판독되어 16번째 비트의 상태를 결정하도록 검사될 경우, 그 값이 1이라면 부호화 버스트 첫림 구역 데이터의 존재를 나타낸다. 8CA 데이터가 지정된다면, 버스트 첫림 구역은 판독되어 데이터가 복구된다. 현재의 BCA 데이터 획득 방법은 추가 BCA 데이터에 대한 요청이 디스크에서의 오류 데이터에 의해 시작되는 데이터 획득 및 에너 정정에 대한 일련의 처리 과정을 채택한 다. 이러한 요청은 통상 변환기를 리므인 구역의 시작으로 점프시키고 이어서 BCA 데이터 독구에 대한 제2시도를 위해 버스트 첫림 구역의 공칭 중심에서 반대로 점프시킨다. 이러한 디스크의 특정 데이터의 복구실패는 디스크의 추가 재생성을 불가능하게 하다. 이러한 BCA 데이터 복구실패는 부정한 BCA 데이터 소재와, 스워프(Swerf) 또는 BCA 데이터를 표시하는 더 낮은 반사품의 스트립 부정함에서 이기되는 어셈은 데이터 신호 복구에 기여한다.

르면에 어무고자 하는 기술적 결제

본 방명의 방법은 버스트 첫링 구역 데이터를 더 효과적이며 효율적으로 획득하여 검찰한 후 메러 정정함 수 있는 디스크 재생 시스템을 제공한다. 디스크 패체상의 기록으로부터 데이터를 획득하기 위한 제 1 방법은 디스크의 상이한 부분으로부터 데이터 세트를 정의하는 비트를 연속으로 판독하는 단계와, 디스크로부터 판독된 적어도 일부 데이터 세트를 유효하게 하도록 그 바트들은 계속적으로 정정하는 단계 및 에러 정정 단계에 의한 데이터 세트를 성곡적인 유효화가 행해졌을 때 상기 가족을 증출하는 단계를 포함한다. 디소크 매체 상의 기록 데이터를 획득하기 위한 제2 방법은 데이터 기록상을 제 1 지점에서 시작하는 데이터 세트를 판독하는 단계와, 제 1 지점에서부터 에러 없는 데이터 세트를 확득할 수 없는 제 1 지점의 제 1 방향을 따라 방사상으로 위치한 제2 지점에서 데이터 세트를 판독하는 단계 및 제2 지점에서부터 에러 없는 데이터 세트를 획득할 수 없는 제 1 지점을 지나 역방향을 따라 방사상으로 위치하는 제3 지점을 판목하는 단계을 포함한다.

### 발명의 구성 및 작용

다양한 목장 및 기록된 데이터 타입의 대략적 위치를 나타내는 도 16에는 디지털 비디오 디스크 또는 0V0 가 도시되어 있다. 디스크의 직경은 16 mm의 중점 소판를(화Indie)을 포함하여 120 mm이다. 최소 및 최대 직경이 각각 22 mm, 33 mm이고 점으로 표시된 디스크 클램필 구역이 스판를 홀 가게이에 있다. 직접 45 22 mm 및 48 mm 사이에서 구역을 차지하고 있는 보호 밴드는 클램핑 영역과 도 1a(도 166에서는 달티를 점으로 표시되어 가로선으로 표시되는 리드인 구역 사이에 존재한다. 세로선으로 표시되는 데이터, 또는 "프로 그램" 구역은 직경 48 mm와 116 mm 사이에 위치하고 적어도 1 mm와 리트이웃(leachout) 작경을 포함한다. 대랑 생성후 디스크 식별을 용이하게 하기 위해 디스크 목정 데이터, 예컨대 일권 번호 또는 식별 데이터 가 추가될 수 있는 구역이 제공된다. 미러한 선택적 마킨 구역(도 16에서는 반경 RT과 R3 사이)은 버스트 첫팅 구역 또는 BCA로서 알려지며, 그 직경이 각각 44.6 mm 내지 47 mm이다. 그러므로, BCA 데이터 레코드는 디스크의 리드인 데이터 구역 내에 기록된다.

는 디스크의 리트인 데이터 구역 내에 기록된다.

버스트 첫팅 구역 데이터는 방사상의 첫 또는 디스코의 표면 반사율의 변화로써 부호화되어 기록된 위상이 마,도 16에 혹색 바(8040)로 표시되는 바와 같이, 존재하는 리드인 데이터에 검쳐서 사용된다. 용어를 간소화하기 위해, 804 대이터는 방사상의 첫 사이에 위치하는 8040로 표현된다. 또 16에는 예번대, 804 첫 사이의 트럭 반사율을 인한 표면 반사율의 변화가 도시되는데, 저 신호 구역(8040)은 804 데이터 기록 영 역에서의 804 데이터를 표시하고, 고 진폭 신호(1804)는 무변화 반사율을 갖는 구역을 표시한다. 디스크의리드인 데이터는 데이터 강(805)이 기록되어 있는 00000이 내지 02EEEE의 주소를 갖는 섹터로 미루어진시하 구역을 포함한다. 02F00이 내지 02F02이 넥터 주소 사이에서, 참조 코드는 데이터 강(005)을 가지고 있는 30 개의 602 불록에 의해 수행되어 기록되다. 02F2이아 넥터 주소에서 시작하여 데이터는 192회 반복되는 하나의 602 불록에 의해 수행되어 기록되다. 02F2이아 넥터 구속에 사이하여 대이터는 192회 반복되는 하나의 602 불록에 의해 수행되어 기록되다. 102F2이아 넥터 구속에 사이하여 대이터는 192회 반복되는 하나의 803 년에이터의 존재를 나타내며 0으로 된 강은 804 데이터의 부재를 나타내는 1 바이트의 804 대 스크립터이다. 공청의 리드인 구역에 대한 차수 사용에서 트랙 피치하고 70 생리라는 나타로서 표시된 리드인 데이터 구역은 대륙 1890 금액을 포함할 수 있다. 유사하게, 공청의 바스트 첫링 치수가 고려된다면, 804 데이터는 기록으로 가득한 변환기 위치는 대략 1620 개이다. 그러므로, 검치사 기록되지 나타내면, 804 데이터 레코드의 공목 가능한 변환기 위치는 대략 1620 개이다. 그러므로, 검치사 기록되지 나타내면, 804 데이터 레코드의 공목 가능한 변환기 위치는 대략 1620 개이다. 그러므로, 검치사 기록되지

10-2

않는 리드인 데이터는 BCA 데이터 레코드 전후 구역에 활당된 대략 270 트랙에 존재한다.

도 Ic는 예시적으로 리드인 데이터, 트랙(a, b, c, d, a)을 가로질러(방사상으로 가옥된 BCA 데이터, 레코드(BCAD)를 확대시킨 도면이다. 그러나, 앞서서 절명한 바만 같이, 공항적 측정 치수는 버스트 첫팅 구역(Z)에 결쳐서 가옥될 대략 1620 트랙을 허용한다. 변환기는 각 토랙, 예컨대 토랙 a에 이어서 위치하거나, 또는 마러 디스크 회전 중에, 트랙 a 로부터 다중 데이터 세트의 획득을 위해 여시 반경(Ra)에서 시작하는 단일 스마이템 트랙상에 더욱 정확히 표거스된 채로 남아 있는다.

는 단일 스파이템 트랙상에 더욱 정확히 포커스된 채로 남아 있는다.
단일 위치에서 데이터를 복구하기 위해 반복적으로 시행하는 현행 방법과 다르게, 본 발명의 바람적한 방법은 복수의 상이한 디스크 반경에서 BCA 데이터를 포독하여 에러 점점 처리와 무편하게 데이터 외독을 바람적하게 수행한다. 게다가 복수의 디스크 반경에서의 다음 BCA 데이터 세트의 획득은 성공적 에러 정정 처리하게 수행한다. 게다가 복수의 디스크 반경에서의 다음 BCA 데이터 세트의 획득은 성공적 에러 정정 처리하게 수행한다. 게다가 복수의 디스크 반경에서의 다음 BCA 데이터 세트는 획득되어 필요하다면에러 점점시 가능한 뒤따르는 커플림을 위해 임시적으로 제공된다. 변환가에 대한 바람적한 복수의 상이한 반경 포독은 목색 7 서울(Ra, Rb, Rc, Rd, 및 Re)에 의해 포시된다. 변환가의 방사상 지점은 BCA 데이터 레고드의 공항 중심을 나타내는 판독 반경(Ra)에서 자작되는 제기 에서 절차를 따른다. 트랙 'a'에서의 데이크의 공항 중심을 나타내는 판독 반경(Ra)에서 자작되는 제기에서 결치를 따른다. 트랙 'a'에서의 데이크의 공통에 이어서, 변환가는 메를 돌어, 반경 Rb보다 메컨대 국은 반경(Rb)에서 포독가능하도록 판항 고일 (157)를 사용하여 이동된다. 변환가 지점 선택은 고속 재바치를 허용하는 판할 교일을 추적한으로써 수행 될 BCA 데이터 검색이 가능하게 대략 100.트랙의 방사상 거리가 되도록 변하거나 점포한다. 제기에서 결차에서, 변환기의 방사상 위치(Rb, Rb, Rb, Rh) 패턴은 미리 결정되어 메모리에서 추출되며, 메모리는 전위에서, 변환가의 방사상 위치(Rb, Rb, Rb, Rb, Rh) 패턴은 미리 결정되어 메모리에서 추출되며, 메모리는 전위에서, 변환가의 방사상 위치(Rb, Rb, Rb, Rb, Rh) 패턴은 미리 결정되어 메모리에서 추출되어, 메모리는 전위에서, 변환가의 방사상 위치(Rb, Rb, Rb, Rb, Rh) 패턴은 미리 결정되어 메모리에서 추출되어, 메모리는 전위에서, 변환가의 기적으로 데이터 대표도의 공항 중심 방법(Rb)와 이 자점(Rb)보다 공항적으로 100 트랙이 작품 제외(Rb)으로 교현되다. 대한 및 일본에서 모두 방사상 레코드를 검색하는 등 반복적으로 재배채림을 될 수 있다. 이른 방식으로, 대설포에 기록되기나 차량된 데이터 레포드를 검색하는 등록 반복적으로 재배채림을 될 수 있다. 이른 방식으로, 대설포에 기록되기나 차량된 데이터 레포드를 검색하는 등록 반복적으로 재배채림을 될 수 있다. 이른 방식으로, 대설포에 기록되기나 차량된 데이터 레포드를 검색한다.

제2 변환기 지점(Rb)은 바람직하게 또 Ib의 디스크 수관를 돌(G)에 가깝게 설정되대, 또한 상기 지점(Rb)은 BCA 레코드내의 반경(Rc)에 바한 출체적인 잘못된 중심 설정이 신속하게 식법을 순서와 BCA 데이터가 부족한 구역으로의 추가 편위를 막도록 작용적으로 개선된 변환기 검색 알고리즘에 곤집하도록 선택된다. 도 2를 참조하여 설명하면, 디스크 표면으로부터 반시된 신호는 BCA 데이터 가복 반시된 존재 유무를 나타 내는 신호를 발생하도록 바람직하게 처리된다. 반사된 장 신호의 특정 특징의 부재는 BCA 데이터 레코드가 포합되지 않는 디스크 구역 상에 변환기가 위치함을 나타낸다. 바람직하게, BCA 데이터 신호의 부재는 변환기 검색 알고리즘을 적용시키며 개선하거나 선택하는데 사용된다. 예를 들어, 순차적으로 증가하는 피크 대 피크 검색은 단일 방향으로의 단계적인 검색 절차로 변경된다.

제2 예시 결차에 있어서, 변환기의 방사상 지정은 복수의 데이터를 획득하도록 공청의 BCA 데이터 레코드 시작 지점에서 순차적으로 증가된다...제3 예시 절차에 있어서, 변환기의 방사상 배치는 BCA 데이터 레코드 의 공청 후위 지점으로부터 순차적으로 감소된다.

바람직한 BCA 데이터 레코드 검색 알고리즘은 에러 정정시 데이터의 다중 세트를 획득할 뿐만 아니라, BCA 데이터 획득과 BCA 데이터 에러 정정간의 분리를 허용하는 병을 등작품 용이하게 한다.

대미터 획득과 BA 데미터 에러 정정간의 분리를 허용하는 병을 등작을 용이하게 한다.
도 2는 디지털 비디오 디스크 플레이머에 대한 에서 블록도이다. 블록(10)은 모터(12)로써 화전하는 디지털로 기록된 디스크(14)을 수용할 수 있는 액(deck)를 나타낸다. 디지털 신호는 데이터 신호 스트림의 8/16 변조 부호학로써 결정되는 길미를 갖는 우등한 곳을 포함하는 스파이를 트랙으로서 디스크(14) 상에 기록된다. 디스크(14) 상에서의 변조는 레이저(도시 생략)로부터 반사된 조명을 획득하는 이들가능한 확인 슬레드(15)(sled)에 의해 관득된다. 반사된 레이저랑은 타이오드로 표시된 포토 디렉터 또는 광 파입 장치 상의 렌즈 시스템에 의해 포커스된다. 확업 슬레드(15)는 모터(11)에 의해 제어되는 위치적 서보(servo)이다. 기록되어 있는 디스크 심의 목정 트랙을 따른다. 모터(11)는 예를 통어, 모터 최진 당 일러의 필스를 발생시키는 광 또는 지기 센스 장치(118)를 사용하는 회전 속도계(114/8)를 포함한다. 그러므로 확입 슬립 발생시키는 광 또는 지기 센스 장치(118)를 사용하는 회전 속도계(114/8)를 포함한다. 그러므로 확입 슬립 모네기를 하게 함께 함께 하는 회전 속도계 필스를 위문링하면서, 참이한 부분의 기록에 액세스하도록 정교하게 배치될 수 있다. 다른 방법에서, 슬레드(15)는 디스크 잭터 주소를 포함하고 있는 목업 테이블과 해당 회전 속도계 필스 카운터 또는 특정 모터 전략에서의 슬레드 모터 활성 횟수를 참조하여 배치될 수 있다. 게다가, 렌즈 시스템은 에시적인 자기 지점계(151)(positioner)에 의해 위치적으로 제어되어 버니머(vernier) 또는 정보다 기타성을 제공하다. 렌즈 시스템은 에시적인 자기 지점계(151)에 의해 포커스가 제어된다.

된다.
서보 제어 모터(11, 12)는 집적 회로 구름 증폭기(20)에 의해 구름된다. 슬레드(15)의 예시적 황 직업 장 치는 왕 전치증폭기 불복(30)에 집속되며. 그 불복(30)은 왕 픽업으로부터 반사된 신호 불력용 증폭하며 동화하는 레이저 조명기 또는 건치 증폭기용 구등 회로를 포함한다. 왕 전치 증폭기(30)에서 증폭되어 등화된 재생 신호는 기록 동안에 채택된 8:16 변조로 복조되도록 미용되는 위상 폐쇄 무료에 재생 신호가 등기를 맞추게 도입되는 채널 프로세서 불록(40)에 집속된다. 또한 채널 프로세서는 반사된 신호을 추가로 처리할 수 있다. 마시 데이터가 획득되는 동안, 에컨데 도시된, 반사 신호 프로세서는 반사된 신호을 추가로 처리할 수 있다. 마시 데이터가 획득되는 동안, 에컨데 도시에 도시된, 반사 신호 프로세서는 대스크 표면 시간 보자 보다 보지로 조명을 처리하여, 마시 데이터 반사의 존재를 나타내는 제1 살대 및 마시 데이트 반사 부재를 나타내는 제2 상태로 미루어진 신호를 형장한다. 반사 선호에서의 80시 데이터의 존재는 도 에에 도시된 신호를 메킨대. 레벨 나과 레벨 내 사이에서 진폭을 불리공할으로써 석별되어 마무리된 반사, 표서 파형(12月) 수 있다. 마시 프레스 프레스 (12月) 존재함으로써, 80시 데이터가 존재함으로 마시에를 걸어 조계를 나타내는 목 경인다. 기본는 이를 함아 가운터는 간격 조기동안 가운트함 것이며, 간격 조인 동안 파형 일부 (80시)에 의해 리켓되어, 메컨대, 80시 데이터 반사의 존재를 나타내도록 제어 카운터의 물략 결과가 선택할 것이다. 그러나, 파형 발부(80시)가 부재함 경우, 카운터는 리셋되지 않을 것이다. 결과적으로 80시 데이터 반사의 부재를 나타내는 물약을 발생하도록 오버들로우 또는 언더들로유팅 것이다.

제2 방법에 있어서, 804 데이터 반사는 예건대, 제1 비율에서 전하를 축적시킬 파형 일부(TRKa)와 제1 비 율보다 큰 비율로 전하를 소멸시킬 파형 일부(BCAD)로 이루어진 커피시터 좋전 방견 배덜로써 검품될 수 있다. 육진된 전하는 예컨대, 커패시터에 의해 측정되며, 그 양이 조정량 미만이면, 커패시터는 BCA 데이터 반사 신호의 존재를 나타낸다. 그러나, BCA 데이터 반사 신호의 투자는 전하를 측적시켜서 커패시터 출력이 BCA 데이터 반사 신호의 투자를 따라 가지 하다 제2 비교기 임계치를 초고지킨다.

추가 방법에 있어서, 파형(CLRF)은 미분되어, 재토리거 가능한 단인행 멀티바이브레이터를 토리거하는데 사용된다. 파형 일부(BCA)에서 첫지로 인한 평소 발생은 BCA 데이터 신호에서의 반사를 나타내도록 전력 되는 재토리거 상태로 멀티바이브레이터를 유지시키고, BCA 데이터 신호 반사의 부재는 BCA 데이터 신호 반사의 부재를 나타내는 안정 상태에 있을 멀티바이브레이터를 사용하여 자료리거를 증지시킨다.

에 공원된 세FG 신호 비트 스트립(4))은 비트 스트립 또는 기계적/트랙 비퍼 메모리(50A)에 접속된다.
마셔에 메모리 타입으로 구성된 트랙 버퍼는 다코드시 변환기의 소쟁 재배치가 소쟁의 가시 결합으로 초관되지 않을 대통의 재생 데미터를 저장하는데 사용된다. 그러므로 최종 출력 미미지 스트립은 관찰자에게 연 속적으로 또는 시임리스하게 보일 것이다. 비트 스트립 버퍼 메모리(60A)는 메시적 16 메가비트 마셔에 메모리 일부미다. 추가의 예시 16 메가비트 SURAM 메모리 불록은 적어도 2 개의 디코드 미미지 프레임을 저장하는 프레임 배퍼(60C, 500)와, 디코드하기 전에 압축된 비디오 비트 스트립을 저장하는 바퍼(60D)와 오더오 비트 스트립 버퍼(60C, 500)와, 디코드하기 전에 압축된 비디오 비트 스트립을 저장하는 바퍼(60D)와 오더오 비트 스트립 버퍼(60C, 500)와, 디코드하기 전에 압축된 비디오 비트 스트립을 저장하는 바퍼(60C)와 기타 저장 버퍼(60F, 6, H)로 분립하는 프로세서(40)는 비트 스트립 버퍼(60A)로의 기록을 제어하는 타이밍 제어 최로도 포함한다. 데미터는 예컨대, 디렉터스(B) Fectors) 첫 등의 사용자 점의 재생 비디오 내용 또는 근원 보호 결정 또는 심지어 사용자 전략 가능한 대안 첫 방굴을 이기시키는 재생 토택 주소 변경 결과와 같은 비트 스트립 버퍼에 임시적으로 기록될 수 있다. 교속에서스 및 기록된 신호 복구를 용이하게 하기 위해서, 디스크에서)는 더 높은 전달 비트율을 갖는 면판 비트 스트립을 초래하는 증가 속도에서 회질될 것이다.

트 스트링플 소대이는 영가 목도에서 의심을 있더다.

디지털 바디오 디스크 플레이어는 중앙 처리 장치 또는 CRU(블록(500)의 장치(510))에 의해 제어되며, 그 장치(510)는 채널 IC(40)로부터 재생성 바트 스트립과 에러 플러그를 수용하며, 서보 IC(50)에 제어 명령 를 제공한다. 게다가, CRU(510)는 사용자 인터페이스(90)로부터 사용자 제어 커맨드와, 플록(500)의 MPER 디코디 장치(530)로부터 바탕 디코디 제어 기능을 수용한다. 시스템 바파 메모리(80)는 CRU(510)국씨 주소가 지정되며, CRU에 데이터를 저장한다. 예컨대, 바파(80)는 RAM 및 PROM 메모리 위치를 모두 포함할 것이다. RAME CRU(510)에 의해 비트 스트립(41)으로부터 추출된 다양한 데이터를 저장하는데 사용될 수 있는다. RAME CRU(510)에 의해 비트 스트립(41)으로부터 추출된 다양한 데이터를 저장하는데 사용될 수 있는데, 예컨대, 그러한 데이터는 디소크램볼링 또는 암호 정보, 비트 스트립 및 프레알 베퍼 메모리 판리 데이터 및 데비계이션 데이터로 구성된다. PROM은 예를 들어, 트릭 모드 및 BCA 데이터 획득 패턴을 모두 조성하는 목소의 변환기 참프 알고리즘을 포함할 것이다.

마이크로컨트롤러(50)는 120 제에 버스 신호(514)를 거쳐 전위(Front end)에 접속되어 사용자 결정 재생 절차가 필요로하는 다음 색터를 획득하기 위해 변환기 재배치를 제어하거나 요청한다. RCA 데이터 획득을 변환기 배치는 저장된 절차 또는 결차를에 의해 제어된다. 그러나, 활성에 따른 미러한 본 발명의 획득 접 차는 데이터의 성공적 에러 정정의 결과나 변환기 검색 단계의 최대수 초과의 결과에 의해서 증결될 때까 지 BCA 레코드를 자동적으로 검색한다.

까다 디교덕(530) 내에서, 비디오 비트 스트림은 올라이스 및 매크로 불록 시작 코드를 배치시키기 위해 비트 스트림을 검색하는 가면 궐이 디코덕(531)에 의해 처리된다. 각 그물의 화상으로부터 소정의 디코드된 화상은 가단 항상, 메컨대, 메인의 PD B 화상을 구성하기나 유도하는 전조로서 연이용 사용을 위해 프리밍 버대(600, 500)에 가목된다. 프레임 버대(600, 600)는 적어도 2 개의 비디오 프레임에 대한 저장 등량을 갖는다. 보리된 오디오 패킷은 오디오 디코드를 위해 프로되어 불록(나이에 참속되는 오디오 바트 버대(600)에 저장된다. 바다면 또는 사업 오디오 디코드를 위해 프로되어 불록(나이에 참속되는 오디오 바트 버대(600)에 저장된다. 바다면 또는 사업 오디오 디코드에 데어 디지털 모디오에 이 전속된다. 디지털 비디오 함락 신호는 함쪽 발생 및 디지털 마탈로그 변환을 위해 포스트 프로세서(130)에 접속된다. 디지털 비디오 함락 신호는 참조 프레임 버대(600/0)에서 판독된 디코드 블록으로부터 디스플레이 버대(500)에 의해 라스터 주사 포맷으로 변환된다. 디스플레이 버대는 디지털을 마탈로그 신호로 변환하고 가지 대역 비디오 성분과 부호화된 비디오 신호를 생성하는 부호화가(590)에 접속된다.

도 3은 BCA 데이터 레코드의 다양한 부분을 탐색하기 위해, 잘차적 변환기 배차를 도입하는 본 발명의 검색 방법을 나타내는 호흡도이다. 복수의 데이터는 각 검색 지점에서 획득되며, 이러한 데이터는 에러 정정이 수행되기 전에 임시적으로 저장된다. 이러한 범차적 확득 절차는 BCA 데이터의 성공적인 에러 정정 또는 검색 지점의 최대수 초과의 결과에 따라 종결을 때까지 복수의 검색 절차 가운데 하나를 수행한다.

BCA 데이터 획득은 단계(10)의 클레이 모드에서 개시된다. 변환기 또는 픽업(PU)은 디스크 실행 구역에 위 처되다. 제에 데이터는 바스트 첫링 구역에서의 데이터의 존재를 나타내므로, 단계 50에서 변환기(PU)는 문서로 목정화되는 BCA 레코드의 공청 중심에 부합하는 제1 데이터 검색 반경(Pa)으로 미통된다. 변환기(PU)는 모터(15)를 사용하거나 또는 모터(11)에 용답하며, 슬레드(15)에 당해 역할하게 위치될 수 있다. 그러나, 픽업 재배치 중치가 사용된다 하더라도, 그 장치는 모터(11) 또는 모터(15)에 인기된 전투 진폭으로 인한 회전 속도계(11A)의 회전를 표시함 수 있는 저장된 명령에 의해 재어된다. 픽업 재배 지 검색 절치는 후위(back end)에 저장되어 버스(514)를 통해 제공되거나, 버스(514)를 거쳐 사작될 전위 서보 사스템, 예를 들어, 불록(50)으로 저장될 것이다.

BCA: 레코드의 공형 중심에서의 변환기 재배치에 이어서, '픽인이 BCA 데이터 레코드로부터 반사된 조명을 수신하는지 결정하는 테스트가 단계(75)에서 수행된다. 만약 단계(75)에서 ND라면, 픽업은 잡옷 배치되었 고, 비 BCA 레코드 구역의 판독을 시행 중이거나, 또는, BCA 레코드가 비표준 지점에 위치하고 있다. 그러 므로 단계(75)에서의 ND는 BCA 레코드를 배치 시도에 있어서 디스크 외투 엣지를 향한 포지터트 방사상 방향을 따라, 단계(60)에서 변환기를 재배치되게 한다. 이동 거리는 예를 들어, 500 트럭을 표시할 수 있으며, 500 트럭을 대략 BCA 레코드 립이의 1/3이다. 그러므로, 변환기는 디스크 외투 엣지를 향해 이동하며, 픽업이 디스크로부터 반사된 조명을 수산하였는지 결정하는 테스트가 단계(95)에서 수행된다. 조명 사이즈와 투명성을 위해서, 단계(95)는 반경(PC)에서 수행된 일부 검색 절차대로 표시된다.

와 투명성을 위해서, 단계(95)는 반경(RC)에서 수행된 압부 검색 절차대로 표시된다.
단계(75)로 빨이와서, 반사용 테스트가 VES라면, 세부 추적이 단계(100)에서 수행되며, BCA 테미터는 단계
(200)에서 디스크로부터 판독된다. 데이터는 N 회 판독되어 에서 반경(Re)에서의 배치 시간부터 키운트되 기나 또는 삭제될 디스크 회전수에 위해 결정되게나 제어된다. 분명히 바2의 최소값은 적어도 하나는 보장 하도록 요구되며, 데이터 세트가 변환되어, 대략 10 이상의 N 값은 우수 복구 데이터가 에러 절정된 상 하도록 요구되며, 데이터 검색을 당성할 것이므로 아이와 당비해외인 획득이다. 그러므로, 우수하다면, 에 러 정정가는 데이터는 에서적인 10 회전으로 획득되지 않고, 검색 절차는 단계(95)에서 반경(Rb)에 폭입을 자동적으로 재배치시킨다. 본 발경의 제2 절차에 있어서, 폭대은 스판을 몸에 대해 외부 첫지와 대부족으로 모두 방사산의 레코드를 검색하기 위해 공항 레코드 중에 대해 함치를 복합 스펙을 올에 대해 메시즈으로 다면 모두 방사산의 레코드의 공항 음식에 대해 참표한다. 검색 활차는 복합 스펙을 올에 대해 메시즈으로 100 트럭을 더 가깝게 미름시킴으로써, 반경(Re)보다 더 작은 반경에서 독업을 재배치한다. 미 새로운 판 목 지점은 티스크로부터 반시된 조명에 대해 단계(85)에서 테스트의는 단계(85)에서 비전으로 본다 및 대조드에서의 중심이 미나였으며, 폭입은 재배치되어(86)에서 대설등인다. 단계(85)에서 이전의 참조 반당 보다 단계(55)에서 독업을 반공(Re)에 대해 에서적으로 100 트랙을 감소하여 이동시켰기 때문에, 독업은 새로 이동되거나, 단계(55) 값의 두배만을 역방함으로 참포된다. 그러므로, 단계(90)에서, 이전의 참조 방 함은 의전되다, 참포 사이즈는 등배가 되어 확인을 8CA 레코드 대부와 단계(85)에서 검출된 레코드 엣지로 보다 외부로 추가 배치시킨다. 레코드 엣지가 검을되므로, 제1 검색 실시에는 포기되며, 제2 검색 알고리 줍미 도입되어 참포에 대해 단일 방향 절차를 채택한다. 단계(85)로 돌아와서, 반사용 테스트가 VES라면, 세부 추적은 단계(150)에서 수행되다. 8CA 테이터는 단계

단계(65)로 돌아와서, 반사용 테스트가 YES라면, 세부 추적은 단계(150)에서 수행되며, BCA 테이터는 단계 (250)에서 디스크로부터 N 회 프득된다. 방사상 지점(Rb)이 기록되었으므로, 데이터 횟수는 삭제된 디스크 회전수에 약해 제어된다. BCA 데이터를 N M 등 획득하였으므로, 핵업은 예컨대, 상대 지점(Rb)에 대해 200 트랙 대한 반경(Rc)을 판독하기 위해 단계(60)로 이동되거나 컴프된다. 그러므로, 픽업은 디스크 외부 옛지에 가깝고 그 지점을 지나 대륙 100 트랙이 위치되도록 공원 용심 지점(RA) 위로 참프된다. 재배치 단계 (50, 55, 60)의 용답에 있어서, 변환기 또는 팩업은 자동적으로 BCA 데이터 레코드의 여전히 확장 검색을 자동적으로 수행한다. 게다가, 이러한 검색 결차는 데이터 레코드 엑지가 검출된다며, 단방함이 되도록 지동적으로 수행한다. 게다가, 이러한 검색 결차는 데이터 레코드 엑지가 검출된다며, 단방함이 되도록 자동적으로 수행한다. 게다가 이러한 검색 결차는 데이터 레코드 엑지가 검출된다며, 단방함이 되도록 자동적으로 수행한다. 기료가 예약한 박스(Ra, Rb, Rc) 내에서 수행되는 중작 검차는 공용 장치에 약해 공급되는 기능적 단계(300, 300a)에 의해 표시되는 단일 처리 체안으로써 가면되는 연속의 기능 특성을 포함하며, 입련의 검차로 수행된다는 것이 이해될 것이다.

단계(200, 250)에서의 데이터 관득 세트는 단계(400, 400b)에서의 입시 저장 장치에 대해 접속된 복조,데이터를 사용하여 각각의 단계(500, 300b)에서 복조를 위해 접속된다. 픽업 지점(Re)으로부터 획득된 데이터를 사용하여 각각의 단계(500, 300b)에서 복조를 위해 접속된다. 픽업 지점(Re)으로부터 획득된 데이터 세트는 단계(450)의 저장 장치로부터 관득되며, 단계(500)에서 에러 정정, 예를 들어, 또 2의 예사적 프로세서(510)에 의해 제어가능하게 구현되는 리드 슬로본의 대상이 된다. 에러 정정기는 에러 정정이 단계(900)에서의 BCA 데이터 획득을 용결하는 YES에 의해 성공적으로 합성되었는지를 결정하기 위해 단계(800)에서 테스트된다. 단계(800)에서 MCH면, 데이터는 전정불능이었으며, 단계(610)에서 기운터는 감소된다. N이 각 관득 지점에서 획득된 데이터 세트수라면, 카운터는 1시의 값으로 설정된다. 특정 관득 지점에서의 모든 데이터 세트가 에러 정정되었는지를 결정하기 위해 카운터(610)의 값이 제로인지 단계(820)에서 데스트된다. 단계(820)에서 MCH면, 대한 대체에서 기운터(610)의 중단으로 관득된 메모라이다. 미러한 방식으로, 에러 처리용 각 데이터 세트를 펼쳐적으로 표시하는 제어 투표(510)가 달성된다.

단계(820)에서 VES라면... 목정 판독 지정.. 예를 들어, Re에서의 모든 데이터 세트는 에러 처리되었기 때문에 상점불등이라고 판정될 경우. 단계(840)의 에시 지점(Rb)에서 획득된 BCA 데이터 세트의 판독을 시작하게 한다. 또한 단계(820)에서의 VES는 단계(810)에서의 논를 결정하기나 로드하며, 단계(850)에서의 VES는 단계(810)에서의 논를 결정하기나 로드하며, 단계(850)에서 카운터를 증가시킨다. 설명된 비와 같이, 제어 무프(501)는 변환기 지점(Rb)에서부터 저장된 데이터를 통해 만속적이며, 예컨대.. 어떤 데이터도 예시 지점(Rc)에서부터 데이터 판독을 시작할 단계(840)를 초라할 에러 정정가능이 될 수 없다. 카운터는 일단 단계(850)에서 다시 증가되어 단계(855)에서 보존기에 의해 수행되는 점프 횟수를 표시할 제 같은지 티스트된다. 그러므로, 단계(850)에서의 카운터가 비 값과 같은지 티스트된다. 그러므로, 단계(850)에서의 카운터가 비 값과 같으면, 단계(855)에서 모든 변환기, 지점에서의 모든 데이터 세트가 에러 정정에 실패되었다는 것을 나타내는 VES가 테스트된다. 그러므로, BCA 데이터 획득 실패는 단계(850)에서 나타난다. 일본의 데이터 획득 처리 및 대량 데이터 에러 정점에 도입된 현재의 방법과 달리 디스크로부터 추가의 BCA 데이터에 대한 요청으로 사직한다.

도 3은 BCA GOOF 획득에 대한 다양한 정점을 지난 정차를 나타낸다. 본 발명의 제1 절차에 있어서, 데이 더 레코드는 에서 정정가능 데이터를 고속으로 획득하기 위해 양방향으로 바란직하게 검색하도록 복수의 디스크 반경에서 검색된다. 본발명의 제2 정치에 있어서, 양방향 검색은 BCA 데이터 레코드 엣지가 검찰될 경우 단방향으로 적용되게 변경된다. 본 발명의 제3 배치에 있어서, BCA 데이터 레코드는 에러 정정 처리 에 무관하기 BCA 데이터를 획득하도록 조직적이며 적용적으로 검색된다. 그러므로, 에러 정정으로부터 더 이터 불리 획득은 배스트 첫팅 구역 데이터가 차람되거나 결합된 디스크로부터 유효 데이터를 고속으로 확 득하도록 한다.이런 방식으로, 어설프게 기록되거나 차람된 데이터 레코드들은 에러 정정이 가능한 데이터 획득 특성을 최대화하도록 고속으로 탐색된다.

### BBU AT

단일 위치에서 데이터를 복구하기 위해 반복적으로 시행하는 현재의 방법과 다르게, 본 발명의 비탐적한 방법은 복수의 상이한 디스크 반경에서 IRA 데이터를 판독하여 에러 정정 처리와 무판하게 데이터 획득을 바람직하게 수행한다. 게다가 복수의 디스크 반경에서의 다음 BCA 데이터 세트의 획득은 성공적 에러 정정 처리중에 데이터 획득의 가능성을 향상시킨다.

10-5

### (57) 월구의 방위

### 영구방 1

다스크 매체장의 기록으로부터 테미터를 획득하기 위한 방법으로,

- (a) 승기 : 디스크의 : 상이한 부분에서 (데이터 '서트'(BCA : DATA)을 정의하는 테트(BCAD)을 연속적으로 판독하는 단계와
- 6), 삼기 디스크로부터 관등인 삼기 데이터 세트(BCA DATA)의 적어도 일부가 유효하도록 삼기 비트(BCAD)를 계속하여 에러 정정하는 단계와
- c) 상기 에러 전쟁 단계에 의해 상기 데이터 세트의 성공적인 유효화가 행해졌을 때 상기 판독 단계를 중 경하는 단계를 포함하는 데이터 획득 방법:

#### 원그라

제 함에 있어서, 상기 데이터 기록(ECAD)의 공칭 증십(RA)에서 상가 관득을 시작하는 단계를 추가로 포함 하는 데이터 획득 방법

### 성구만 3

제 함에 있어서, 상기 연속적 디스크 지점(Rg. Rd)(Rc. Re)에서 삼기 데미터기복을 순차적으로 탐색하기 위해 상기 데미터 비트(BCA 1ATA)을 정의하는 심기 비트(BCAD)를 판독하는 단계를 추가로 포함하는 데미터 활동 방법

### 청구한 4

제2함에 있어서, 상기 테이터 기록의 삼기 공청 중심(Ra)를 중심으로 교변하는 상기 명속적 디스크 지점 (Ra, Rd)(Rc, Re)에서 상기 데이터 세트(BCA DATA)를 정의하는 상기 비트(BCAD)를 관득하는 단계를 추가로 포함하는 데이터 획득 방법

### 성구한 5

디스크 매체상의 기록으로부터 데이터를 획득하는 방법으로,

- a) 상기 GIOI터 기록 상의 제1 지참(Ra)으로부터 시작하는 GIOIEI 서트(BUA DATA)을 판독하는 단계와
- b) 상기,제1,지점(Rb)으로부터 에러없는 데이터 세트를 획득할 수 없는 상기 제1 지점의 제1 방향을 따라 방사상으로 위치하는 제2 지점(Re)으로부터 상기 데이터 세트(BCA-DATA)를 판독하는 단계와
- c) 상기 제2 지점(Re)으로부터 에러없는 데이터 세트를 획득할 수 없는 상기 공청 중심 지점(Re)을 지나 역방향을 따라 방사상으로 위치하는 제3·지점(Re)으로부터 상기 데이터 세트(BCA DATA)를 판독하는 단계를 포함하는 데이터 획득 방법.

### ALDAL C

제 5일에 있어서, 역 방사상 방향(2)을 따라 삼기 제 지접(Re)에서 분기하는 방사상으로 위치하는 판독 지점(Re), Re)에 대해 단계 b)와 c)를 반복하는 단계를 추가로 포함하는 데이터 획득 방법...

## 원구함 7

제였네 있어서, 반시된 신호 손실을 검출하고, 상기 방사상으로 위치하는 끈득 지참(Ra, Ra) Rc, Rd, R 6)을 상기 제1 지점(Ra)에서 단방향으로 분기하는 관득 지점(Rc, Re)(Rs, Rd)으로 변경하는 단계를 추가로 포함하는 데이터 획득 방법

### 성구함 8

제명함에 있어서, 에러 없는 데이터 세트(BCA DATA)를 획득합시 상기 복수의 지점(Rc, Re)(Rg; Rd)에서 상기 데이터 세트(BCA DATA) 판독 단계를 즐겁하는단체를 추가로 포함하는 데이터 획득 방법

### 선구라 9

제양(에 있어서, 상기 단계(a)의 상기 제1 지점은 상기 데이터 기록(Z)의 대략적 중심에 해당하는 것을 목 장으로 하는 데이터 획득 방법

### 왕구합 10

디스크 매체상의 레코드로부터 데이터를 획득하는 방법에 있어서?

- (a) 상기 데미터 레코드상의 제1 지점(Ra)으로부터 데미터 세트(BBA DATA)를 판독하는 단계와,
- b) 상기 제1 지점(Ra)에서부터 메러 없는 데이터 세트(BCA DATA)를 획득할 수 없는 상기 제1 지점(Ra)의 방시상으로 위치하는 제2 지점(Ra)으로부터 상기 데이터 세트(BCA DATA)를 관득하는 단계와,
- c) 상기 제2·지점(Rg)에서부터 에러 와는 데이터 세트(BCA DATA)를 획득할 수 없는 제2·지점(Ra)를 지나 같은 방향을 따라 방사상으로 위치하는 제3·지점(Rd)으로부터 상기 데이터 세트(BCA DATA)를 끈득하는 단 계품 포함하는 데이터 획득 방법.

### 청구함 TI

10-6

제10할에 있어서, 상기 이전 지점(Ro)에서부터 에러 없는 데이터 세트(RCA DATA)를 확석할 수 없는 이전 지점(Ro)을 지나 같은 방향을 (RC) 방사상으로 위치하는 연속적 지점(Ro, Ro, Ro)에서 데미터 세트(RCA DATA)를 판독하는 단계를 추가로 포함하는 데이터 획득 방법.

### 청구항 12

제 10할에 있어서, 에러 없는 테이터 세트(BCA DATA)의 확률 시 상기 특수의 지점(Ro. Rd)으로부터 상기 데 데터 세트(BCA DATA)을 판독하는 단계를 종결하는 단계를 추기로 포할하는 데이터 확득 방법.

### 성구한 13

제 10할에 있어서...삼기 제1 판독 지점을 삼기 데이터 레코드의 공칭 엣지(RI, RS)에 위치시키는 단계를 추가로 포할하는 데이터 획득 방법

#### #I 351 14

제 10할에 있어서, 상기 제2 기록 지점(Re)에 재위치하는 반사 신호의 존재 유무를 알기 위해 상기 제1 판 독 지점(Re)을 테스트하는 단계를 추가로 포함하는 데이터 획득 방법.

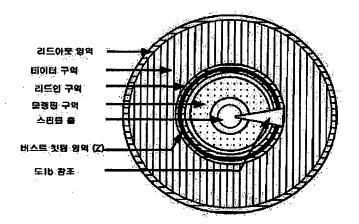
### 성구인 15

디스크 매체상의 레코드로부터 BCA 데이터를 획득하는 방법으로,

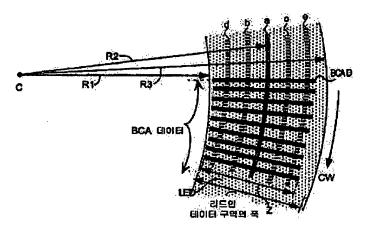
- 6) 상가 데이터 레코드 내에서 제1 자점으로부터 시작하는 BCA 데이터 세트를 관득하는 단계와...
- b) 상기 단계 6)에서 유호 BCA 데미터 '부재시, 상기 제1 지점의 방사상으로 위치하는 제2 지점에서 BCA 반 사에 대해 테스트하는 단계와,
- 6) 삼기 BCA 반사 부재시, 장기 제2 지점의 발시상으로 위치하는 제3 지점에서 삼기 BCA 반사에 대해 테스트하는 단계와.
- d) 삼기 BCA 반사 존재시, 삼기 제2 지점으로부터 시작하는 삼기 BCA 데이터 세트를 판독하는 단계와,
- 6) 삼기 BCA 반사 부재시, 왕기 제3·지험의 방사삼으로 위치하는 제3·위치에서 삼기 BCA 데이터 세트븀 판 특하는 단계와,
- 1) 상기 BCA 반사 존재사, 상기 제3 지점에서부터 시작하는 상기 BCA 데이터를 판독하는 단계와,
- 9) 삼기 8CA 반사의 존재 유무에 용답하여 같은 방향 또는 역방향으로 삼기 제1과 삼기 제2 지점 사이 및 삼기 제2와 삼기 제3 지점 사이를 이동하는 단계를 포함하는 단계를 포함하는 데이터 획득 방법.

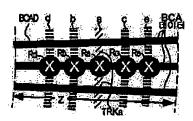
### SE

<u> SDI</u> fa

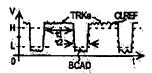


互图1b

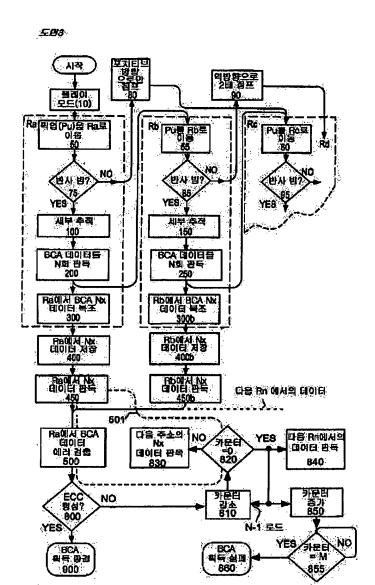




£01d



<u> 582</u> KS 7 는 다 다 五列之 29 三朝 (1) 图目的 ○ 图目的 O. T. EED 単口の 春日



10-10